

Lecture 3 : 행렬/선형대수학의 응용

Fastcampus Math Camp

신승우

Saturday 9th June, 2018

Outline

- 1 행렬
- 2 행렬과 벡터의 응용
- 3 Generalized Vector

지난시간에는

- 수식의 파싱
- 벡터
 - 벡터의 정의와 연산
 - 벡터의 선형독립 및 span
 - 좌표계 및 기저
 - 몇 가지 예시

이번시간에는

- 행렬
 - 행렬의 정의와 연산
 - 행렬과 선형변환
- 추상 벡터 공간

- 1 행렬
- 2 행렬과 벡터의 응용
- 3 Generalized Vector

행렬의 정의

행렬

행렬은 벡터의 모임 $M = [\vec{v}_i]$ 로 정의한다. 이 때, 각 \vec{v}_i 를 column 벡터라고 한다. $M_{ij} = v_j$ 의 i 번째 원소로 생각한다. 벡터가 n -벡터이고, m 개의 column 벡터로 이루어져 있는 행렬을 $m \times n$ 행렬이라고 한다.

이와 비슷하게, row 벡터로 정의할 수도 있다.

행렬의 연산 : 덧셈/뺄셈/스칼라배

- 덧셈/뺄셈
- 스칼라배

행렬의 연산 : 곱셈

- 행렬-행렬 곱셈 : $C = A \times B$ 라 하자. 이 때, A 가 $m \times n$ 행렬이고 B 가 $p \times k$ 행렬일 때, $n = p$ 여야 곱셈이 가능하며, 결과는 $m \times k$ 행렬이 된다. $C_{ij} = \sum^m A_{ik} B_{kj}$ 로 정의된다. 행렬의 곱셈은 일반적으로 교환법칙이 성립하지 않으나, 1) 결합법칙은 성립한다.
- 행렬-벡터 곱셈 : 행렬-행렬 곱셈의 특이한 케이스이다.

위 행렬의 곱셈의 정의에서, $I_{ij} = \delta_{ij}$ 인 행렬은 임의의 행렬 A 에 대해서 2) $AI = IA = A$ 이다. 이 I 를 단위행렬이라고 한다.

Einstein Notation의 소개

앞으로 다룰 대부분의 합은 대개의 경우 벡터나 행렬의 원소들의 곱으로 나타내어진다. 따라서, 공통된 첨자가 있을 경우 합 표기를 따로 명시하지 않는 한 생략한다. 예를 들어서, 두 벡터

$\vec{v} = (v_1, v_2, \dots, v_n)$, $\vec{u} = (u_1, u_2, \dots, u_n)$ 의 내적의 경우 원래대로 표기하면

$$\vec{v} \bullet \vec{u} = \sum_{i=1}^n v_i u_i \quad (1)$$

이나, 이제부터는

$$\vec{v} \bullet \vec{u} = v_i u_i \quad (2)$$

로 표기할 것이다.

Proof of 1)

m by n 행렬 A, n by p 행렬 B, p by q 행렬 C에 대해서

$$[(AB)C]_{ij} = (AB)_{ik} c_{kj} \quad (3)$$

$$= a_{il} b_{lk} c_{kj} \quad (4)$$

$$= a_{ik} (BC)_{kj} = [A(BC)]_{ij} \quad (5)$$

이다. 따라서 결합법칙이 성립한다.

Proof of 2)

n by n 행렬 A 와 I 에 대해서,

$$(AI)_{ij} = a_{ik} I_{kj} \quad (6)$$

$$= a_{ik} \delta_{kj} \quad (7)$$

$$= a_{ij} = A_{ij} \quad (8)$$

이며, 비슷하게

$$(IA)_{ij} = \delta_{ik} a_{kj} \quad (9)$$

$$= a_{ik} \delta_{kj} \quad (10)$$

$$= a_{ij} = A_{ij} \quad (11)$$

- Naive Approach : $O(n^3)$
- Strassen's Algorithm : $O(n^{2.8})$

행렬의 곱셈 : Strassen's Algorithm

$$A = \begin{bmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{bmatrix}$$
$$B = \begin{bmatrix} B_{11} & B_{12} \\ B_{21} & B_{22} \end{bmatrix}$$
$$C = AB = \begin{bmatrix} C_{11} & C_{12} \\ C_{21} & C_{22} \end{bmatrix}$$

행렬의 곱셈 : Strassen's Algorithm

1) 이 때, naive한 C의 계산은 다음과 같다.

$$C_{11} = A_{11}B_{11} + A_{12}B_{21} \quad (12)$$

$$C_{12} = A_{11}B_{12} + A_{12}B_{22} \quad (13)$$

$$C_{21} = A_{21}B_{11} + A_{22}B_{21} \quad (14)$$

$$C_{22} = A_{21}B_{12} + A_{22}B_{22} \quad (15)$$

이 경우, C를 계산하기 위해서는 8번의 곱하기와 4번의 더하기가 필요하다. 이 때, 곱하기가 비싼 계산이므로, 곱하기의 수를 줄이는 방법에 대해서 생각해 보자.

행렬의 곱셈 : Strassen's Algorithm

$$M_1 = (A_{11} + A_{22})(B_{11} + B_{22}) \quad (16)$$

$$M_2 = (A_{21} + A_{22})B_{11} \quad (17)$$

$$M_3 = A_{11}(B_{12} - B_{22}) \quad (18)$$

$$M_4 = A_{22}(B_{21} - B_{11}) \quad (19)$$

$$M_5 = (A_{11} + A_{12})B_{22} \quad (20)$$

$$M_6 = (A_{21} - A_{11})(B_{11} + B_{12}) \quad (21)$$

$$M_7 = (A_{12} - A_{22})(B_{21} + B_{22}) \quad (22)$$

으로 보조 행렬들을 만들 때, 다음이 성립한다.

행렬의 곱셈 : Strassen's Algorithm

$$C_{11} = M_1 + M_4 - M_5 + M_7 \quad (23)$$

$$C_{12} = M_3 + M_5 \quad (24)$$

$$C_{21} = M_2 + M_4 \quad (25)$$

$$C_{22} = M_1 - M_2 + M_3 + M_6 \quad (26)$$

이를 이용해서, 곱셈을 덜 하고 덧셈을 더 해서 행렬의 곱셈을 최적화할 수 있다. 정확하게는 7번의 곱셈과 18번의 덧셈이 필요하다. 만약 행렬의 크기가 짝수가 아니라면, 필요한 만큼 0을 덧붙여 계산한다.

Complexity of Strassen's Algorithm

$T(n) = 7 * T(n/2) + 18n^2$ 으로 계산된다. 이는 $n = 2^k$ 로 치환하고 계산하면 $O(n^{\log_2 7})$ 을 얻을 수 있다.

행렬의 연산 : elementary operations

행렬의 elementary operation에는 다음의 3가지가 있다.

- 행/열 바꾸기
- 행/열 더하기
- 특정 행/열에 상수 곱하기

위 연산들을 종합하면, 행렬의 row vector들의 선형결합으로 특정 row vector를 대체하는 것을 말한다. 이는 원 행렬에 적절한 행렬을 곱하여 얻을 수 있다.

행렬의 연산 : elementary operation

row vector \vec{v}_i 로 이루어진 행렬 A가 있다고 하자. 이 때, row vector $\vec{u}_j = c_{ji} \vec{v}_i$ 를 row vector로 가지는 행렬 B는 $B = CA$ 를 만족한다. 이 때 1) $C_{ij} = c_{ij}$ 이며, C는 정사각행렬이다.

Proof of 1)

곱셈의 정의를 그대로 쓰면, $(CA)_i = c_{ik}a_k$ 이므로 성립한다.

행렬의 연산 : elementary operation의 예시

- 행/열 바꾸기

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 2 & 1 & 3 \\ -1 & 3 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -1 & 3 & 2 \\ 2 & 1 & 3 \end{bmatrix}$$

- 행/열 더하기

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 2 & 1 & 3 \\ -1 & 3 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 4 & 5 \\ -1 & 3 & 2 \end{bmatrix}$$

- 상수 곱하기

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 3 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 2 & 1 & 3 \\ -1 & 3 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 3 \\ -3 & 9 & 6 \end{bmatrix}$$

- 선형결합 $\vec{u}_1 = \vec{v}_1, \vec{u}_2 = \vec{v}_1 + 3\vec{v}_2$ 의 경우,

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 3 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 2 & 1 & 3 \\ -1 & 3 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 3 \\ -1 & 10 & 9 \end{bmatrix}$$

행렬의 연산 : 가우스 소거법(실습)

가우스 소거법은 elementary operation의 연장선상으로, 행렬을 reduced row echelon 행렬로 만드는 것을 말한다. reduced row echelon 행렬을 정의하기 위해서 우선 행렬의 i 번째 행의 선행 계수를 다음과 같이 정의하자.

$$j(i) = \min(j \leq n, M_{ij} \neq 0)$$

이 때, 다음 조건을 만족시키는 행렬을 row echelon 행렬이라고 하며, 각 행의 선행 계수에 해당하는 원소가 1이며 그 열에서는 1 하나를 빼고 모든 원소가 0인 경우 reduced row echelon 행렬이라고 한다.

- 행의 모든 원소가 0이면, 그 행보다 아래에 있는 행의 모든 원소 또한 0이다.
- $i < k, j(i) < j(k)$ 이다.

즉, 0이 아닌 숫자가 사다리꼴로 배열되어 있는 행렬을 말한다.

행렬의 연산 : 가우스 소거법(실습)

가우스 소거법은 다음과 같다.

- j 번째 행에 대해서, 첫번째 행부터 순차적으로
 - 선행 계수가 존재하는 가장 작은 열수를 찾는다.
 - 현재 행과 찾아진 행을 치환한다.
 - 선행계수에 해당하는 열에서 현재 행보다 아래 행들의 해당 열을 0으로 만든다.

가우스 소거법 실습 I

지금부터 30분 동안 진행합니다. 짜는 과정에서 다음의 보조함수들을 짜는 것을 추천합니다.

- 선행 계수가 존재하는 가장 작은 열을 찾는 함수(`_find_leading_row`)
- elementary operation들과 그에 해당하는 행렬
 - 행 바꾸기 (`change_row`)
 - 행에 상수 곱하기 (`multiply_row`)
 - 행에 다른 행 더하기 (`add_row`)
- Identity 행렬 출력하는 static method(`PyMatrix.identity`)

출력은 리스트와 `PyMatrix` 인스턴스 하나로, 다음과 같습니다.

- 리스트 : 어떤 elementary operation을 했는지 대응되는 행렬의 리스트
- 가우스 소거의 결과 행렬

다 한 후, 시간이 남으면 나온 결과물을 검증하는 코드도 짜서 검증해보시면 좋습니다.

행렬의 연산 : trace, transpose

- trace : $tr(A) = \sum_i A_{ii}$
- transpose : $(A^T)_{ij} = A_{ji}$

임의의 행렬 A,B에 대해서

- $(AB)^T = B^T A^T$
- $tr(AB) = tr(BA)$

Proof of 1)

$$((AB)^T)_{ij} = (AB)_{ji} \quad (27)$$

$$= a_{jk} b_{ki} \quad (28)$$

$$= a_{kj}^T b_{ik}^T \quad (29)$$

$$= b_{ik}^T a_{kj}^T \quad (30)$$

$$= (B^T A^T)_{ij} \quad (31)$$

이므로 성립한다.

Proof of 2)

$$\text{tr}(AB) = \sum AB_{ii} \quad (32)$$

$$= a_{ik} b_{ki} \quad (33)$$

$$= b_{ki} a_{ik} \quad (34)$$

$$= \sum BA_{kk} = \text{tr}(BA) \quad (35)$$

행렬의 연산 : determinant

행렬식은 재귀적으로 정의되며, 정사각행렬에서만 정의된다. 행렬 A 의 행렬식 $\det(A)$ 는

- 행렬의 size가 $(1,1)$: A_{11}
- 행렬의 size가 (n,n) : $\sum_{i=1}^n (-1)^n \det(\text{minor}(A, 1, i))$ 여기서, $\text{minor}(A, i, j)$ 는 i 번째 row와 j 번째 column을 제거한 행렬을 말한다.

1) 두 행렬 A, B 에 대해서 $\det(AB) = \det(A)\det(B)$ 이다.

행렬의 연산 : 역행렬

행렬 A 의 역행렬은 A^{-1} 이라고 표기하며, $AA^{-1} = A^{-1}A = I$ 를 만족한다.
 A 가 역행렬을 가지면, A 는 invertible matrix라고 한다.

역행렬은 다음의 성질들을 가진다.

- A^{-1} 이 존재하려면 A 는 정사각행렬이어야 한다.
- $(A^{-1})^{-1} = A$
- A 의 역행렬은 유일하다.
- A 의 역행렬이 있다면 $(A^T)^{-1} = (A^{-1})^T$
- 역행렬이 있는 행렬은 행렬식이 0이 아니며, 역도 성립한다.

Proof of 3)

서로 다른 두 행렬 B, C 가 A 의 역행렬이라고 하면,

$$B = BI = B(AC) = (BA)C = C$$

이므로 $B=C$ 이다. 따라서 모순이므로 역행렬은 유일하다.

Proof of 4)

행렬 A 에 대해서,
 $(AA^{-1})^T = (A^{-1})^T A^T = I^T = I$ 이므로 성립한다.

역행렬을 찾는 법

행렬 A 에 대해서 역행렬을 찾는 법을 생각해보자. 먼저, A 가 \vec{v}_i 의 row vector로 이루어져 있다고 생각하자. 이 때, 어떤 elementary operation들을 수행하여 A 를 I 로 만들 수 있다면, 그 elementary operation들에 해당하는 행렬이 역행렬이 될 것이다.

예를 들어서,

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 1 & -1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

이므로

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & -1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

이다. 즉, 역행렬을 찾는 것은 elementary operation들을 수행해서 행렬을 I 로 만드는 것과 같다. 이제 본격적으로 어떻게 역행렬을 찾는지 알아보자.

행렬 A 에 대해서 다음의 과정을 시행한다.

- for $i = 1, 2, \dots, n$,
 - $a_{ii} = 1$ 이 되게 한다. 이 때,
 - 1) 만약 a_{ii} 이 모두 0이라면, elementary operation을 이용하여 $a_{ii} = 1$ 이 되게 하는 것은 불가능하다. 따라서 역행렬도 존재하지 않는다.
 - 하나라도 0이 아니라면, 그 행을 이용하여 $a_{ii} = 1$ 로 만든다.
 - 그 후 i 가 아닌 모든 j 에 대해서, a_{ji} 가 0이 되도록 만든다.

$V = \mathbb{R}^n$ 에서 $W = \mathbb{R}^m$ 으로의 선형변환은 V 의 원소를 벡터공간 W 의 원소로 대응시키는 함수 중 다음을 만족하는 함수를 말한다.

- $f(\vec{u} + \vec{v}) = f(\vec{u}) + f(\vec{v})$
- $f(c\vec{u}) = cf(\vec{u})$

선형변환과 행렬

선형변환은 행렬로 볼 수 있다. 더 정확하게는, 1) $V = \mathbb{R}^n$ 에서 $W = \mathbb{R}^m$ 으로의 선형변환은 m by n 행렬로 볼 수 있다.

Construction from Linear Transformation to Matrix I

V 의 기저 $\{\vec{v}_i\}$ 를 생각하자. 이 때, V 의 임의의 원소인 \vec{v} 는 다음과 같이 쓸 수 있다.

$$\vec{v} = c_i \vec{v}_i \quad (36)$$

이 때, 선형변환 $f : V \rightarrow W$ 에 대해서 $f(\vec{v})$ 는

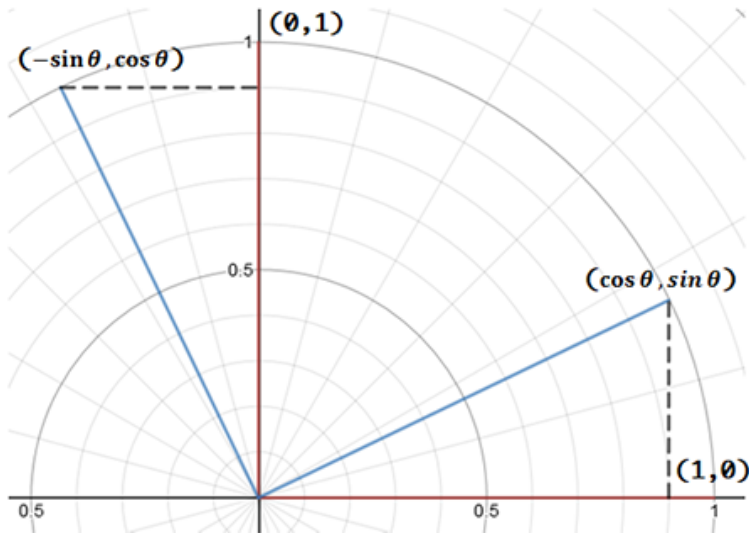
$$f(\vec{v}) = f(c_i \vec{v}_i) = c_i f(\vec{v}_i) \quad (37)$$

로 생각할 수 있다. 이제, W 의 기저 $\{\vec{w}_j\}$ 를 생각하자. $f(\vec{v}_i)$ 는 W 의 원소이므로 다음과 같이 쓸 수 있다.

$$f(\vec{v}_i) = d_{ij} \vec{w}_j \quad (38)$$

이에 착안해서, d_{ij} 를 이용해서 행렬 D 를 만들면, n by m 행렬이 된다. 이 행렬을 Transformation Matrix라고 한다. 이 행렬을 이용하면, $\vec{v} \in V$ 에 대해서 $f(\vec{v}) = D\vec{v}$ 임을 알 수 있다.

선형변환의 예시 : 2차원 회전변환



선형변환의 예시 : 2차원 회전변환

$$T_{\theta} = \begin{bmatrix} \cos\theta & -\sin\theta \\ \sin\theta & \cos\theta \end{bmatrix}$$

행렬의 연산을 이용한 선형변환

선형변환이라는 함수가 행렬로 표현가능하므로, 행렬의 연산을 이용해서 선형변환을 원하는 대로 만들 수 있다. 여기서는 크게 두 가지를 살펴보고자 한다.

- 합성함수와 행렬의 곱
- 역함수와 역행렬

이 두 가지 예시를 회전변환을 이용해서 살펴보고자 한다.

행렬 곱과 합성함수

두 회전변환

$$T_{\alpha} = \begin{bmatrix} \cos\alpha & -\sin\alpha \\ \sin\alpha & \cos\alpha \end{bmatrix}$$

$$T_{\beta} = \begin{bmatrix} \cos\beta & -\sin\beta \\ \sin\beta & \cos\beta \end{bmatrix}$$

가 있을 때, 두 변환행렬의 곱은

$$T_{\alpha} T_{\beta} = \begin{bmatrix} \cos\alpha & -\sin\alpha \\ \sin\alpha & \cos\alpha \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} \cos\beta & -\sin\beta \\ \sin\beta & \cos\beta \end{bmatrix} =$$

$$\begin{bmatrix} \cos\alpha\cos\beta - \sin\alpha\sin\beta & -\cos\alpha\sin\beta - \sin\alpha\cos\beta \\ \cos\alpha\sin\beta + \sin\alpha\cos\beta & \cos\alpha\cos\beta - \sin\alpha\sin\beta \end{bmatrix}$$

인데, 이는 삼각함수의 합차공식을 이용하면 $T_{\alpha+\beta}$ 임을 알 수 있다.

역행렬과 역함수

T_α 의 역행렬은 다음과 같이 구할 수 있다.

$$T_\alpha T^{-1} = \begin{bmatrix} \cos\alpha & -\sin\alpha \\ \sin\alpha & \cos\alpha \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} \cos\alpha & \sin\alpha \\ -\sin\alpha & \cos\alpha \end{bmatrix} = I_2 \text{ 인데, 이에서}$$

$T^{-1} = T_{-\alpha}$ 임을 알 수 있다.

Definition of Eigen*

행렬 A 에 대해서, 다음을 만족하는 λ 와 \vec{x} 들을 각각 고유값(eigenvalue)과 고유벡터(eigenvector)라고 한다.

$$A\vec{x} = \lambda\vec{x}$$

위 식을 다시 쓰면

$$(A - \lambda I)\vec{x} = 0$$

이며, 여기서 $\det(A - \lambda I) = 0$ 를 특성방정식이라 한다. 이 때 특성방정식의 해는 고유값이 되며, 이에 따라 고유벡터를 계산할 수 있다.

고유벡터들로 span되는 공간을 eigenspace라 한다.

Motivation of Eigen* I

위에서 다룬 회전변환 행렬 T 를 생각해 보자.

$$T_{\theta} = \begin{bmatrix} \cos\theta & -\sin\theta \\ \sin\theta & \cos\theta \end{bmatrix}$$

이 때, 회전의 축을 어떻게 구할 수 있을까? 회전의 축은 회전 전후에도 변화가 없을 것이다. 따라서, 회전의 축을 벡터 \vec{a} 라 하면, $T\vec{a} = \vec{a}$ 임이 성립해야 한다. 이 경우, 이를 만족하는 벡터 a 는 0벡터 뿐이다. 그렇다면 이는 무슨 의미를 가질까? 이는 회전축이 z 축이므로, 이를 나타내는 것으로 생각할 수 있다. 이는 다음의 3차원 회전변환 행렬을 생각해보면 조금 더 명확해진다.

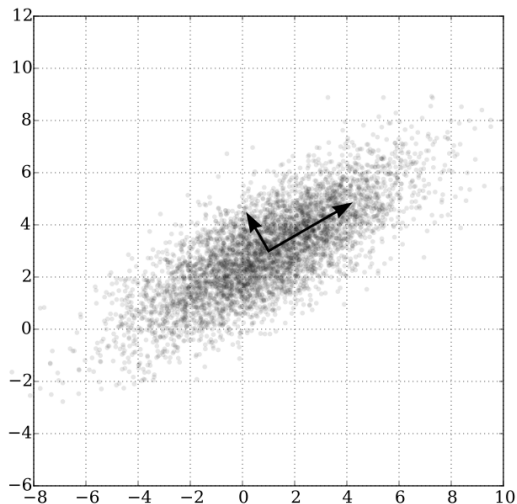
$$T_{\theta} = \begin{bmatrix} \cos\theta & -\sin\theta & 0 \\ \sin\theta & \cos\theta & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

이 경우 위와 같은 방정식을 풀면 z 는 어떠한 수여도 가능하고, x 와 y 는 0임을 알 수 있다. 즉, z 축이 회전의 축임을 알 수 있다.

Motivation of Eigen* II

이는 일반적인 선형변환에서도 같다. 어떤 선형변환 R 에 대해서, $R\vec{a} = \vec{a}$ 가 성립한다면, 그 벡터는 선형변환에 대해서 불변이다. 즉, 어떠한 행렬의 eigenvector는 그 행렬에 대응하는 선형변환의 축이라고 볼 수 있다.

직관적 이해 : Principal Component Analysis



Properties of Eigen*

일반적으로, 다음 성질들이 성립한다.

- A^T 의 고유값과 고유벡터는 A 와 같다.
- $A^T A$ 의 고유벡터는 A 와 같고, 고유값은 제곱값이다.
- $\det(A)$ 는 모든 고유값의 곱이다.

Proof of 3) I

어떤 행렬 A 의 고유벡터를 \vec{v}_i , 고유값을 λ_i 라 하자. 그러면 다음이 성립한다.

$$A [\vec{v}_1 \quad \vec{v}_2 \quad \dots \quad \vec{v}_n] = A [A\vec{v}_1 \quad A\vec{v}_2 \quad \dots \quad A\vec{v}_n] \quad (39)$$

$$= A [\lambda_1 \vec{v}_1 \quad \lambda_2 \vec{v}_2 \quad \dots \quad \lambda_n \vec{v}_n] \quad (40)$$

$$= [\lambda_1 \vec{v}_1 \quad \lambda_2 \vec{v}_2 \quad \dots \quad \lambda_n \vec{v}_n] \begin{bmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{bmatrix} \quad (41)$$

이다. 이 때, $\det(AB) = \det(A) \det(B)$ 임을 이용하면

Proof of 3) II

$$\det(A) \det([\vec{v}_1 \quad \vec{v}_2 \quad \dots \quad \vec{v}_n]) \quad (42)$$

$$= \det([\lambda_1 \vec{v}_1 \quad \lambda_2 \vec{v}_2 \quad \dots \quad \lambda_n \vec{v}_n]) \det\left(\begin{bmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{bmatrix}\right) \quad (43)$$

$$(44)$$

이므로, $\det(A)$ 는 모든 고유값의 곱이 된다.

Eigendecomposition

Eigendecomposition은 어떤 행렬의 eigenvector들이 서로 선형독립일 때 가능하다. 위 증명에서,

$$A [\vec{v}_1 \quad \vec{v}_2 \quad \dots \quad \vec{v}_n] = [\lambda_1 \vec{v}_1 \quad \lambda_2 \vec{v}_2 \quad \dots \quad \lambda_n \vec{v}_n] \begin{bmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{bmatrix} \quad (45)$$

에서, 좌변의 $[\vec{v}_1 \quad \vec{v}_2 \quad \dots \quad \vec{v}_n]$ 가 만약 역행렬을 가진다면, 다음과 같이 A를 분해할 수 있다.

$$A = QLQ^{-1}$$

여기서 Q는 $[\vec{v}_1 \quad \vec{v}_2 \quad \dots \quad \vec{v}_n]$ 이고, L은 $\begin{bmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{bmatrix}$ 이다.

Outline

- 1 행렬
- 2 행렬과 벡터의 응용
- 3 Generalized Vector

일차방정식 Solver 만들기(실습)

일차방정식들 $a_{ij}x_j = b_i, i, j = 1, 2, \dots, n$ 을 다음과 같이 쓸 수 있다.

$$A\vec{x} = \vec{b}$$

여기서 $A_{ij} = a_{ij}, \vec{x}[i] = x_i, \vec{b}[i] = b_i$ 이다. 이때, 일차방정식의 해 \vec{x} 는 다음과 같은 과정을 통해서 구할 수 있다.

- A의 역행렬을 구한다.
 - 만약 실패하면 해가 없는 것이다.
 - 성공하면, $A^{-1}\vec{b}$ 를 계산한다.

Outline

- 1 행렬
- 2 행렬과 벡터의 응용
- 3 Generalized Vector

Generalized Arithmetic Operations

이때까지 벡터, 행렬 등의 선형대수학적 객체들의 더하기와 상수배의 operation에 대해서 다루었다. 이제 이 연산을 확장해 보자. 즉, 이제부터는 더하기, 곱하기 등은 굳이 사칙연산일 필요가 없다. 예컨대, 함수끼리의 곱셈을 다음과 같이 정의할 수도 있다.

$$\int f \bullet g dx$$

더하기 역시 정의하기 나름이다. 이제부터 이러한 일반화된 사칙연산을 고려하기 위한 체계를 세워보겠다.

어떤 집합 S 에서의 이항연산 f 에 대해서,

- 집합 S 의 모든 원소 s 에 대해서 $f(s, i) = f(i, s) = s$ 이면 i 를 그 연산의 항등원이라고 한다.
- 집합 S 의 어떤 원소 s 에 대해서 $f(s, t) = f(t, s) = i$ 이면 t 를 s 의 역원이라고 한다.

Generalized Vector Space

어떤 집합 F 위에서 정의된 벡터공간 V 는 어떤 집합 V 와 F 의 원소 a, b 와 V 의 원소 \vec{v}, \vec{u} 에 대해서 다음이 성립하는 벡터연산 더하기와 스칼라곱, 그리고 덧셈의 역원으로 정의된다. 이 때, F 를 이 벡터공간의 스칼라라고 한다.

- 벡터덧셈의 교환법칙 / 결합법칙
- 벡터덧셈의 항등원 / 역원
- 스칼라의 곱셈에서의 항등원 1에 대해서, $1\vec{v} = \vec{v}$
- $(ab)\vec{v} = a(b\vec{v})$
- $a(\vec{v} + \vec{u}) = a\vec{v} + a\vec{u}$
- $(a + b)\vec{v} = a\vec{v} + b\vec{v}$

여기서, 스칼라곱과 벡터-스칼라곱이나 스칼라끼리의 합과 벡터-벡터간의 합은 다른 operation이다.

Examples of an Abstract Vector Space

- Polynomials with degree $\leq n$
- Matrices
- Linear Transformations
- Functions from a specific domain (will be revisited after few weeks)
- Random Variables (will be revisited after few weeks)

예시 : \mathbb{R}^2 에서 \mathbb{R}^2 로의 선형변환

\mathbb{R}^2 에서 \mathbb{R}^2 로의 선형변환은 2 by 2 행렬로 나타내어질 수 있다. 따라서, 행렬의 덧셈과 실수배를 이용하여 선형변환의 벡터공간을 정의할 수 있다. 이제부터 이 공간의 기저와 좌표, 그리고 2차원 좌표계에서 선형변환 벡터들이 어떠한 의미를 가지는지를 알아볼 것이다.

예시 : \mathbb{R}^2 에서 \mathbb{R}^2 로의 선형변환

먼저, 다음의 행렬들을 생각해 보자.

$$\vec{e}_1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}, \vec{e}_2 = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}, \vec{e}_3 = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}, \vec{e}_4 = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

이 행렬들은 명백하게 2 by 2 행렬이므로, \mathbb{R}^2 에서 \mathbb{R}^2 로의 선형변환이다.
이들 벡터는 선형독립일까? 또, 위 4개의 벡터는 기저가 될까?

Linear Independence of an Abstract Vector Space

위 4개의 벡터가 선형독립이기 위해서는 $c_i e_i$ 을 만족하는 c_i 가 0뿐이어야 한다. 위 경우,

$c_i \vec{e}_i = \begin{bmatrix} c_1 & c_2 \\ c_3 & c_4 \end{bmatrix}$ 이므로 선형독립임을 알 수 있다.

또한, 임의의 2 by 2 행렬을 c_i 를 적절히 조정하여 만들 수 있으므로, 기저임을 알 수 있다.

예시 : \mathbb{R}^2 에서 \mathbb{R}^2 로의 선형변환

위와 같이 선형변환의 기저를 찾은 것은 어떤 의미가 있을까?
이는 이제부터 우리가 \mathbb{R}^2 의 한 점에서 \mathbb{R}^2 의 한 점으로 대응시키는 선형변환을 언제나 4개의 선형변환을 조합하여 하는 것으로 이해할 수 있다는 점이다.

Topics for next lecture

- Parser Revisited : extending parser
- 함수의 극한과 미분의 정의. 여러 함수의 미분 및 symbolic 미분기 구현.